(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号

特開平7-334317

(43)公開日 平成7年(1995)12月22日

(51) Int.Cl. ⁸		識別記号		庁内整理番号 FI			技術表示箇所		
G06F	3/08		F						•
G11B	7/00	·	K	9464-5D	•				
	19/02	501	Α	7525-5D					
	20/10		D	7736-5D					
					審査請求	未請求	請求項の数4	OL	(全 10 頁)
(21)出願番号		特顯平6-132165			(71)出顧人	(71)出顧人 000006220			
						ミツミ	自模株式会社		
(22)出顧日		平成6年(1994)6月14日				東京都調布市国領町8丁目8番地2			
					(72)発明者	松永	典		
						神奈川リ	果厚木市酒井160)1 Z	ソミ電機株式
						会社厚力	木事業所内		
					(72)発明者	坂主 3	充浩		
						神奈川リ	队厚木市西井160)1 = Y	ソミ電機株式
						会社厚力	木事業所内		
	•				(72)発明者	竹内(发夫		0.1.
						神奈川	具厚木市酒井160)1 E	ソミ電機株式
							木事業所内		
					(74)代理人	弁理士、	/伊東 忠彦		
							•		

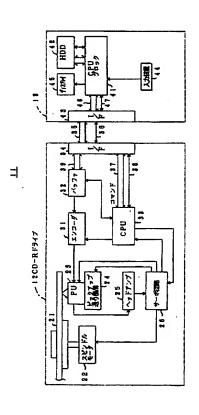
(54) 【発明の名称】 光ディスク書き込み装置及び光ディスク装置

(57)【要約】

【目的】 光ディスク書き込み装置に関し、光ディスク 装置の処理の負担を軽減してコストを低減し、また、光 ディスク装置の仕様を変更することなく様々なディスク フォーマットに対応できることを目的とする。

【構成】 ホストコンピュータ13は、CD-Rドライ ブ装置12に転送すべきユーザデータの1ブロックごと にサブコード、ブロックヘッダを生成し、CD-Rドラ イブ装置12に対して、前記ユーザデータと生成したサ ブコード、ブロックヘッダを含む書き込みデータを所定 順序で転送する。CD-Rドライブ装置12は、サブコ ード、ブロックヘッダの生成機能を持たず、ホストコン ピュータ13から転送された前記書き込みデータを順次 変調して、光ディスク21に書き込む。

BEST AVAILABLE COPY



【特許請求の範囲】

【請求項1】 光ディスク装置と前記光ディスク装置に接続されたホストコンピュータとからなり、前記光ディスク装置が、前記ホストコンピュータから転送されたユーザデータを、前記ユーザデータの所定単位長ごとに付加される補助データと共に、所定順序で内蔵する光ディスクに書き込む光ディスク書き込み装置において、

前記ホストコンピュータは、

前記光ディスク装置に転送すべきユーザデータの所定単位長ごとに前記補助データを生成する補助データ生成手 10段と、

前記光ディスク装置に対して、前記ユーザデータと生成 した補助データとを含む書き込みデータを所定順序で転 送するデータ転送手段とを有し、

前記光ディスク装置は、前記補助データの生成機能を持たず、前記ホストコンピュータから転送された前記書き 込みデータを順次変調して、光ディスクに書き込むこと を特徴とする光ディスク書き込み装置。

【請求項2】 前記光ディスグ装置は、

前記ホストコンピュータから供給された前記書き込みデ 20 ータを記憶する所定容量のバッファと、

前記バッファから読み出された書き込みデータを変調して、データ記録用の光ピックアップに供給するエンコー ダとを有し、

前記光ディスク装置に内蔵された中央処理装置は、前記 補助データの生成機能を持たないことを特徴とする請求 項1記載の光ディスク書き込み装置。

【請求項3】 接続されているホストコンピュータから、ユーザデータと前記ユーザデータの所定単位長ごとに付加された補助データとを含む書き込みデータを所定 30 順序で転送されて、前記書き込みデータを前記所定順序で内蔵する光ディスクに書き込む光ディスク装置であって、

前記補助データの生成機能を持たず、前記ホストコンピュータから転送された前記書き込みデータを順次変調して、前記光ディスクに書き込むことを特徴とする光ディスク装置。

【請求項4】 前記光ディスク装置は、

前記ホストコンピュータから供給された前記書き込みデータを記憶する所定容量のバッファと、

前記バッファから読み出された書き込みデータを変調して、データ記録用の光ピックアップに供給するエンコーダとを有し、

前記光ディスク装置に内蔵された中央処理装置は、前記 補助データの生成機能を持たないことを特徴とする請求 項3記載の光ディスク装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は光ディスク書き込み装置 を基に、トラッキング信号とフォーカス信号を生成し に係り、特にデータの書き込みが可能な光ディスクにデ 50 て、ピックアップ23に供給し、また、ウォブルサーボ

ータを書き込む光ディスク書き込み装置及びこれに使用 する光ディスク装置に関する。

[0002]

【従来の技術】図3は、従来の一例のCD-Rディスク書き込み装置51の構成図を示す。CD-Rディスク書き込み装置51は、CD-Rドライブ装置52とホストコンピュータ53から構成される。CD-Rドライブ装置52は、後述するホストコンピュータ53からのコマンドに従って、情報の記録が可能なCD-Rディスク(以下、単にディスクと記す)12に対してデータの記録/再生処理を行う。

【0003】なお、図3では、CD-Rドライブ装置5 2において、データの記録処理に関係する部分について のみ示している。

【0004】CD-Rドライブ装置52は、ディスク21を回転させるスピンドルモータ22、ディスク21の所望のトラックにレーザビームを照射して、情報の記録/再生を行うピックアップ23、ピックアップ23をディスク21の半径方向に移動させるピックアップ送り機構24、ピックアップ23で再生された信号を所定レベルの信号に変換するヘッドアンプ25を備えている。

【0005】また、CD-Rドライブ装置52は、ウォブルサーボ信号を生成してスピンドルモータ22を制御し、また、ピックアップ23の位置を制御するサーボ回路26を備えており、また、インタフェース回路(以下I/Fと記す)34、バッファ62、エンコーダ61、CD-Rドライブ装置52全体の制御を行うCPU(中央処理装置)63を備えている。

【0006】 I / F 3 4は、ホストコンピュータ53とのインタフェースを行うための回路である。バッファ62は所定のデータ容量を持ち、ホストコンピュータ53から供給されたユーザデータを一時記憶する。エンコーダ61は、バッファ62から供給されたユーザデータ、及び、CPU63から供給されたサブコードデータとブロックヘッダデータを所定の規格に沿ってEFM変調し、ピックアップ23に供給する。

【0007】 CPU63は、ROM (リード・オンリ・メモリ)、RAM (ランダム・アクセス・メモリ)を備えている。CPU63は、I/F34とデータバス37及び制御線38で接続されており、バッフF62と制御線で接続されている。また、バッフF62は、I/F34とデータバス39で接続されている。

【0008】データが書き込まれる前のディスク21には、予め、トラック位置に光学的に検出できる案内溝が形成されており、溝幅を変えることによりウォブリング信号が記録されている。

【0009】サーボ回路26は、ピックアップ23で再生され、ヘッドアンプ25を介して供給される再生信号を基に、トラッキング信号とフォーカス信号を生成して、ピックアップ23に供給し、また、ウォブルサーボ

信号を生成してスピンドルモータ22に供給する。これにより、ピックアップ23は、ディスク21のトラックに追従し、ディスク21は、ピックアップ23に対して、線速度一定に回転制御される。

【0010】ホストコンピュータ53は、CPUブロック71、ハードディスク装置(以下HDDと記す)72、CD-Rドライブ装置52とのインタフェースを行うためのI/F43、表示装置であるディスプレイ45、キーボード等の入力装置44を備えている。

【0011】CPUプロック71は、CPU、ROM、RAMを備え、また、HDD72,ディスプレイ45, 入力装置44とのインタフェース用回路を備えている。 CPUプロック71は、I/F43とデータバス46及 び制御線47で接続されている。

【0012】I/F43は、CD-Rドライブ装置52のI/F43とデータバス35及び制御線36で接続されている。I/F43, I/F34には、例えば、SCSI (Small Computer System Interface) 仕様のものを用いる。

【0013】ホストコンピュータ53には、例えば、一 20般的なパーソナルコンピュータを用いることができる。 【0014】次に、ディスク21の記録フォーマットについて説明する。ディスク21は、CD (Compact Disk)の仕様に沿っている。図4は、フレームとサブコードの関係の説明図を示す。また、図5は、ディスク21上の記録位置(サブコードフレーム位置)とサブコードの値の関係の説明図を示す。

【0015】ディスク21では、ディスク21の内周から外周に向けて渦巻き状に連続するトラックに、一定の記録密度でデータが記録される。このため、データの記 30録/再生時には、ピックアップ23に対して、ディスク21が線速度一定に制御される。

【0016】図4(A)に示すように、ディスク21に記録されるデータは、フレーム同期信号、8ビットのサブコードデータ、24バイトのデータからなるフレーム単位で記録される。

【0017】実際の記録時には、データ24バイトにサプコードデータ1バイト, パリティ8バイトを加えた33バイトをEFM変調し、これにフレーム同期信号を加えるため、1フレームが588チャネルビットになる。【0018】オーディオ信号のL, R各2バイトからなる計4バイトで1標本化データが構成される。1標本化データに対する標本化周波数が44.1kHzで、1フレームが24バイトであるため、1フレームの周波数は、44.1/6=7.35kHzとなる。このため、1フレームの周期は、1/7350秒となる。

【0019】サブコードは、曲の開始位置の検索等に使用されるもので、P, Q, R~Wの8チャネルからなる。フレーム同期信号に続く8ビットのサブコードエリアに、P, Q, R~Wの8チャネルのデータの各1ビッ 50

トが記録され、図4 (B) に示すように、98フレームで、P, Q, R~Wの各データが完結している。即ち、98フレームからなるサブコードフレームごとに、サブコードが付与されている。

【0020】サブコードの各チャネルの先頭2ビットS0,S1は、サブコード用同期信号である。サブコードのPチャネルは、曲の先頭にあるポーズ部分を示すもので、曲の先頭2秒間は、"1"、それ以外は"0"である。

【0021】図4(C)は、サプコードのQチャネルの フレーム構造を示す。制御信号は、オーディオ信号の伝 送チャネル数、エンファシスの有無、デジタルデータ (CD-ROM) であるかどうかの識別に用いられる。 アドレス信号は、通常、固定の値(0001)である。 【0022】曲番号は、ディスク21に記録されている 全曲中の曲番号を示し、インデックスは、1曲を細分化 した部分の番号を示す。絶対時間は、ディスク21のデ ータ領域の開始位置を基準とした、ディスク21全体を 通しての時間を示す。絶対時間のデータは、分、秒、フ レーム(サブコードフレーム)番号からなる。前記のよ うに、1サプコードフレームが98フレームからなるた め、1サプコードフレームは、98/7350=1/7 5秒に相当する。フレームの値は、0~74までの値を 取り、74まで増加した後は、再び0となると同時に、 秒のデータが1増加する。

【0023】相対時間は1曲中の時間を示し、絶対時間と同様に、分、秒、フレーム番号からなる。なお、前記ポーズ部分では、相対時間は、2秒から0秒まで減少するように記録される。

【0024】また、Qチャネルの終わりには、16ビットの誤り検出符号CRCCが付加されている。

【0025】図5では、ディスク21に3曲が記録されている例を示す。絶対時間は、データ領域の開始位置(リードインの終わり)からリードアウトまで、連続的に増加している。また、相対時間は、各曲中で、ポーズ部分では2~0秒まで減少した後、曲の開始位置から曲の終わりまで増加している。

【0026】リードインのところには、検索用の情報として、TOC(Table of Content)が記録される。TOCには、各曲の開始時間、最初の曲番号、最後の曲番号、リードアウトの開始時間が記録される。

【0027】図6は、音楽用CD (CD-DA) 及びCD-ROMの信号フォーマットの説明図を示す。1サブコードフレーム(98フレーム)中には、2352(=24×98)バイトのデータが記録される。図6(A)に示すように、音楽用CDでは、1サブコードフレームに、ユーザデータとして、L, R各チャネルの588サンプルのデータが2バイトずつ記録される。

【0028】図6 (B) に示すように、CD-ROMで

4

.

は、1サブコードフレーム中のデータ2352バイトを 1ブロックとして扱う。CD-ROMのモード1では、 1ブロックが、同期信号12バイト、ヘッダ部4バイト、ユーザデータ2048バイト、誤り訂正符号のEC C288バイトから構成される。以後、同期信号12バイト、ヘッダ部4バイト、及び誤り訂正符号のECC2 88バイトをまとめて、ブロックヘッダと記す。

【0029】ヘッダ部は、分、秒、ブロックからなるブロックアドレスとモード情報からなる。ブロックアドレスは、サブコードのQチャネル中の絶対時間と同一のも 10のであり、同一の値を持つ。

【0030】次に、従来のCD-Rディスク書き込み装置51における、データ書き込みの動作について説明する。

【0031】ホストコンピュータ53のCPUブロック71では、ディスク21に書き込まれるデータの配置を示すQシートを予め作成して、保持している。図7は、Qシートの一例の説明図を示す。

【0032】図7は、3曲のデータがディスク21に書き込まれる場合で、Qシートには、各曲の開始時間、最 20 初の曲番号、最後の曲番号、リードアウトの開始時間、各曲のインデックスの開始時間が記録されている。また、サブコードのQチャネル中の制御信号、アドレス信号の値が記録されている。なお、ディスク21上に異なるフォーマットのデータを記録する場合には、制御信号の値が切り換わる時間も記録されている。

【0033】Qシートは、ホストコンピュータ53のC PUプロック71から、I/F43、CD-Rドライブ 装置52のI/F34を介して、CD-Rドライブ装置 52のCPU63に供給される。CPU63は、この供 30 給されたQシートを保持しておく。

【0034】Qシートが転送された後、ホストコンピュータ53のCPUブロック71は、CD-Rドライブ装置52に対して、ディスク21の指定位置から指定プロック数分データを書き込むコマンドを発行する。このデータ書き込みコマンドは、I/F43,34を介して、CD-Rドライブ装置52のCPU63に供給される。【0035】データ書き込みコマンドを受けて、CPU63は、サーボ回路26に指令を与えて、データました。「サブコードフレーム」にピックアップ23をシークさせる。ディスク21に予め記録されているウォブリング信号には、ディスク21に予め記録されているウォブリング信号には、ディスク21上の位置に対応する時間情報として、ATIPデータが含まれている。サーボ回路26では、このATIPダが含まれている。サーブ23を指定位置にシークさせることができる。

【0036】また、ATIPデータは、サーボ回路26 からCPU63に供給される。CPU63は、このAT IPデータから、現在、ピックアップ23がトレースし ている、フレームの位置(絶対時間)が分かる。また、50

CPU63からエンコーダ61には、ATIPデータから抽出された同期信号が供給される。

【0037】CPU63は、前記シーク完了の少し前に、シーク完了のステータスを、I/F34を介して、ホストコンピュータ53に返す。

【0038】シーク完了のステータスを受けたホストコンピュータ53では、CPUブロック71が、HDD72から読み出したユーザデータを、I/F43を介して、CD-Rドライブ装置52に転送する。CD-Rドライブ装置52に転送されたデータは、I/F34を介して、バッファ62に記憶される。

【0039】このデータの転送の際には、ブロック単位で、バッファ62の空きの分だけ、データが転送される。

【0040】一方、CD-Rドライブ装置52のCPU63は、シークが完了すると、エンコーダ61に対して、書き込み開始の指令を与える。

【0041】書き込み開始の指令を受けたエンコーダ61は、バッファ62から読み込んだユーザデータ、又は、CPU63から供給されたサブコードデータやブロックヘッダ(後述)を同期信号に同期して変調して変調データを生成し、ピックアップ23に供給する。これにより、データをディスク21のトラックに書き込ませる。

【0042】CPU63は、保持しているQシートを基にして、次に書き込むブロックのサブコードとブロックヘッダ(CD-ROMの場合のみ)を生成して保持している。CPU63は、サーボ回路26からのATIPデータを書き込むべきフレーム中の位置に達したとき、サブコードデータの8ビットをエンコーダ61に供給し、また、ピックアップ23が、ブロックヘッダを書き込むべきフレーム中の位置に達したとき、ブロックヘッダをエンコーダ61に供給する。

【0043】エンコーダ61は、CPU63から、サブコードデータ又はブロックヘッダを供給されたときは、供給されたサブコードデータ又はブロックヘッダを変調して変調データを生成して、ピックアップ23に供給し、CPU63から、サブコードデータ又はブロックヘッダを供給されないときは、バッファから読み出されたユーザデータを変調して変調データを生成して、ピックアップ23に供給する。

【0044】このようにして、ディスク21上の指定位置(サブコードフレーム)から指定ブロック数分のデータが書き込まれる。

【0045】CPU63は、前記のように、Qシートを基にして、1ブロックごとに、サブコードとブロックへッダを生成して、正しい書き込みタイミングでサブコードデータ又はブロックヘッダをエンコーダ61に供給す

[0046]

【発明が解決しようとする課題】前記、従来のCD-Rディスク書き込み装置51では、CD-Rドライブ装置52のCPU63が、サブコードとブロックヘッダを生成して、リアルタイムで、サブコードデータとブロックヘッダをエンコーダ61に供給する。このように、サブコードとブロックヘッダを生成して、リアルタイムで、エンコーダ61に供給するには、CPU63は複雑な処理を行う必要がある。このため、CPU63が必要とする、ROM、RAMの容量が大きくなり、CD-Rドラ 10イブ装置52のコストが高くなるという問題がある。

【0047】また、データを書き込むディスク21のディスクフォーマット(CD-DA、CD-ROMモード1、CD-ROMモード2等)が変わると、サブコード及びブロックヘッダの生成とエンコーダ61への供給に関して、CPU63の処理内容も変わってしまう。このため、ディスク21のディスクフォーマットが変わると、CPU63内のROM内容をディスクフォーマットに合わせて変更しなくてはならず、CD-Rドライブ装置52の仕様が変更になるという問題がある。

【0048】本発明は、上記の点に鑑みてなされたもので、光ディスク装置の処理の負担を軽減してコストを低減することができ、また、光ディスク装置の仕様を変更することなく様々なディスクフォーマットに対応できる光ディスク書き込み装置を提供することを目的とする。 【0049】

【課題を解決するための手段】請求項1の発明は、光ディスク装置と前記光ディスク装置に接続されたホストコンピュータとからなり、前記光ディスク装置が、前記ホストコンピュータから転送されたユーザデータを、前記 30 ユーザデータの所定単位長ごとに付加される補助データと共に、所定順序で内蔵する光ディスクに書き込む光ディスク書き込み装置において、前記ホストコンピュータは、前記光ディスク装置に転送すべきユーザデータの所定単位長ごとに前記補助データを生成する補助データ生成手段と、前記光ディスク装置に対して、前記ユーザデータと生成した補助データとを含む書き込みデータを所定順序で転送するデータ転送手段とを有し、前記光ディスク装置は、前記補助データの生成機能を持たず、前記ホストコンピュータから転送された前記書き込みデータを順次変調して、光ディスクに書き込む構成とする。

【0050】請求項2の発明は、前記光ディスク装置は、前記ホストコンピュータから供給された前記書き込みデータを記憶する所定容量のバッファと、前記バッファから読み出された書き込みデータを変調して、データ記録用の光ピックアップに供給するエンコーダとを有し、前記光ディスク装置に内蔵された中央処理装置は、前記補助データの生成機能を持たない構成とする。

[0051]

【作用】請求項1の発明では、光ディスク装置に接続さ 50

れるホストコンピュータが、補助データを生成し、ユーザデータと生成した補助データとを含む書き込みデータを、光ディスクに書き込む順序で光ディスク装置に転送する。このため、光ディスク装置は、正しいタイミングかつリアルタイムで補助データを生成するための複雑な処理を行う必要がない。このため、光ディスク装置内蔵の制御部の規模を縮小でき、光ディスク装置のコストを低減することを可能とする。

【0052】また、光ディスク装置は、ディスクフォーマットに沿ってホストコンピュータにて生成されて転送された書き込みデータを、そのまま変調して書き込む。このため、データを書き込むディスクのディスクフォーマットが変わっても、光ディスク装置の仕様を変更する必要がなく、ホストコンピュータにて、変更されたディスクフォーマットに沿って、生成する補助データ、書き込みデータの転送順序等を変更すればよい。従って、光ディスク装置の仕様を変更することなく、様々なディスクフォーマットに対応させることを可能とする。

【0053】請求項2の発明では、光ディスク装置に内蔵された中央処理装置は、正しいタイミングかつリアルタイムで補助データを生成するための複雑な処理を行う必要がなく、中央処理装置が必要とするメモリの容量を削減することを可能とする。

[0054]

20

【実施例】図1は、本発明の一実施例のCD-Rディスク書き込み装置11の構成図を示す。図1において、図3と同一構成部分には、同一符号を付し、適宜説明を省略する。

【0055】CD-Rディスク審き込み装置(光ディスク審き込み装置)11は、CD-Rドライブ装置(光ディスク装置)12とホストコンピュータ13から構成される。CD-Rドライブ装置12は、後述するホストコンピュータ13からのコマンドに従って、情報の記録が可能なCD-Rディスク(以下、単にディスクと記す)21に対してデータの記録/再生処理を行う。

【0056】なお、図1では、CD-Rドライブ装置1 2において、データの記録処理に関係する部分について のみ示している。

【0057】CD-Rドライブ装置12は、ディスク21を回転させるスピンドルモータ22、ディスク21の所望のトラックにレーザビームを照射して、情報の記録/再生を行うピックアップ23、ピックアップ23をディスク21の半径方向に移動させるピックアップ送り機構24、ピックアップ23で再生された信号を所定レベルの信号に変換するヘッドアンプ25を備えている。

【0058】また、CD-Rドライブ装置12は、ウォブルサーボ信号を生成してスピンドルモータ22を制御し、また、ピックアップ23の位置を制御するサーボ回路26を備えており、また、インタフェース回路(以下I/Fと記す)34、バッファ32、エンコーダ31、

CD-Rドライブ装置52全体の制御を行う制御部としてのCPU(中央処理装置)33を備えている。

【0059】バッファ32は所定のデータ容量を持ち、ホストコンピュータ13から供給された審き込みデータを一時記憶する。バッファ32は、ユーザデータを記憶するユーザデータ領域と、サブコードデータを記憶するサブコード領域に分かれている。バッファ32は、例えば、FIFO方式とする。この場合、審き込みデータは、I/F34から供給されてユーザデータ領域とサブコード領域夫々に記憶された順に、エンコーダ31により、読み出される。

【0060】エンコーダ31は、バッファ32から読み出された書き込みデータを所定の規格に沿ってEFM変調し、ピックアップ23に供給する。

【0061】 CPU33は、ROM、RAMを備えている。CPU33は、I/F34とデータバス37及び制御線38で接続されており、バッファ32と制御線で接続されている。また、バッファ32は、I/F34とデータバス39で接続されている。

【0062】サーボ回路26は、ピックアップ23で再20生され、ヘッドアンプ25を介して供給される再生信号を基に、トラッキング信号とフォーカス信号を生成して、ピックアップ23に供給し、また、ウォブルサーボ信号を生成してスピンドルモータ22に供給する。これにより、ピックアップ23は、ディスク21のトラックに追従し、ディスク21は、ピックアップ23に対して、線速度一定に回転制御される。

【0063】ホストコンピュータ13は、CPUブロック41、ハードディスク装置(以下HDDと記す)4 2、CD-Rドライブ装置12とのインタフェースを行 30 うためのI/F43、ディスプレイ45、入力装置44 を備えている。

【0064】CPUブロック41は、CPU、ROM、RAMを備え、また、HDD42,ディスプレイ45, 入力装置44とのインタフェース用回路を備えている。 CPUブロック41は、I/F43とデータバス46及び制御線47で接続されている。

【0065】 I / F 43は、CD-Rドライブ装置52のI / F 43とデータバス35及び制御線36で接続されている。I / F 43, I / F 34には、例えば、SC 40 S I 仕様のものを用いる。ホストコンピュータ13には、例えば、一般的なパーソナルコンピュータを用いることができる。

【0066】次に、CD-Rディスク書き込み装置11における、データ書き込みの動作について説明する。図2は、CD-Rディスク書き込み装置11における、書き込みデータの転送手順を示すフローチャートである。この書き込みデータの転送は、ホストコンピュータ13内蔵の書き込みソフトに従って、CPUプロック41により行われる。

10

【0067】書き込みソフトは、予めHDD42に記憶 されており、CPUプロック41内蔵のRAMに読み込 まれた後、実行される。

【0068】図2にて、ステップ103が、補助データとしてのサブコードとブロックヘッダを生成する補助データ生成手段に相当し、ステップ104~107が、ユーザデータと補助データとを含む書き込みデータをCDーRドライブ装置12に転送するデータ転送手段に相当する。

【0069】HDD42には、ディスク21に書き込むユーザデータが記憶されている。例えば、ユーザデータがCDーDAの音楽データの場合には、曲、インデックスごとに区切られて記憶されており、CD-ROMのデータの場合には、ファイルごとに区切られて記憶されている。

【0070】ここでは、1サブコードフレーム中のデータ2352バイトを、1ブロックのデータとする。

【0071】ステップ101では、ホストコンピュータ13のCPUプロック41は、CD-Rドライブ装置12に対して、ディスク21の指定位置(サブコードフレーム)から指定プロック数分データを書き込むコマンドを発行する。例えば、絶対時間の0分2秒0フレームから1000プロック分書き込むコマンドを発行する。このデータ書き込みコマンドは、I/F43,34を介して、CD-Rドライブ装置12のCPU33に供給される。

【0072】データ書き込みコマンドを受けて、CD-Rドライブ装置12のCPU33は、サーボ回路26に指令を与えて、データ書き込みコマンドにより指定された位置(サブコードフレーム)にピックアップ23をシークさせる。

【0073】CPU33は、前記シーク完了の少し前 (例えば1秒前)に、シーク完了のステータスを、I/ F34を介して、ホストコンピュータ13に返す。例え ば、0分2秒0フレームから書き込むコマンドを受けた 場合は、0分1秒0フレームの時点で、シーク完了のス テータスを返す。

【0074】ステップ102では、ホストコンピュータ 13のCPUプロック41は、このシーク完了のステー タスを受けたかどうかを監視し、シーク完了のステータ スを受けた場合は、ステップ103~ステップ107に て、サブコード、プロックヘッダの生成と、ユーザデー タ,サブコードデータ、プロックヘッダの転送の処理を 行う。

【0075】ステップ103では、CPUブロック41は、次に転送すべき1ブロックのユーザデータに対して、図4に示したサブコード、図6に示したブロックへッダ(CD-ROMの場合のみ)を生成する。生成したサブコードとブロックへッダは、CPUプロック41内のRAM、又はHDD42の所定領域に保持しておく。

12

【0076】サブコードのQチャネル中の絶対時間は、 ディスク21のデータ領域の開始位置を0分0秒0フレ ームとして、書き込むサブコードフレームが進むに連れ て、値をインクリメントすることで得られる。また、サ ブコードのQチャネル中の相対時間は、曲の変り目のポ ーズの先頭から、書き込むサブコードフレームが進むに 連れて、2秒から0秒まで順次値を減少させ、以後、値 をインクリメントすることで得られる。 Qチャネルのサ ブコードの誤り検出符号CRCCは、生成したQチャネ ル中の他の部分のデータを用いて生成する。

【0077】ブロックヘッダ中のブロックアドレスは、 サプコードのQチャネルの絶対時間と同一の値をそのま ま用いる。また、ブロックヘッダ中の誤り訂正用ECC 288バイトは、生成したヘッダ部4バイトとHDD4 2から読み込んだ1プロックのユーザデータ2048バ イトを用いて生成する。

【0078】ステップ104,105では、1プロック 分の書き込みデータを、CD-Rドライブ装置12に転 送する。

【0079】CD-DAの場合は、書き込みデータは、 2352バイトの音楽データとサブコードからなり、C D-ROMの場合は、ユーザデータ、サブコード及びブ ロックヘッダからなる。

【0080】次のステップ104では、CPUブロック 41は、1プロック分のユーザデータを、HDD42又 はCPUプロック41内のRAMから読み出し、CDー Rドライブ装置12に転送する。転送するデータがCD - DAのデータの場合には、1ブロックは、すべて音楽 データとなる。転送するデータがCD-ROMのデータ の場合は、前記のように生成して保持してあるブロック 30 ヘッダのデータと、ユーザデータを転送する。

【0081】CD-Rドライブ装置12に転送された1 プロック分のユーザデータ又はブロックヘッダのデータ とユーザデータは、バッファ32に供給されて、先に転 送されたユーザデータ又はブロックヘッダのデータとユ ーザデータに続いて、バッファ32のユーザデータ領域 内の空き領域の先頭から順に記憶される。

【0082】ステップ105では、CPUブロック41 は、前記のように保持してある1ブロックに対するサブ コードを読み出して、1プロックのサブコードデータ9 40 8バイトを、I/F43を介して、CD-Rドライブ装 置12に転送する。CD-Rドライブ装置12に転送さ れたサブコードデータは、I/F34を介して、バッフ ァ32に供給されて、バッファ32のサブコード領域内 の空き領域の先頭から順に記憶される。

【0083】ステップ106では、CD-Rドライブ装 置12のCPU33から送られるバッファ情報を参照し て、バッファ32がフル(満杯)かどうかを判断する。 バッファ32がフルの場合は、1ブロック分以上の空き、 領域ができるまで待機する。

【0084】ステップ107では、指定プロック数分の データの転送を完了したかどうかを判断し、データの転 送を完了していない場合は、ステップ103に戻り、次 の1プロックに対して、サプコード、ブロックヘッダの 生成、書き込みデータの転送を続ける。指定ブロック数 分、データの転送を完了した場合は、ホストコンピュー タ13側の処理を終了する。

【0085】一方、CD-Rドライブ装置12のCPU 33は、書き込みコマンドをホストコンピュータ13か ら受けて、シークが完了すると、エンコーダ31に対し て、書き込み開始の指令を与える。

【0086】前配のように、ホストコンピュータ13か らCD-Rドライブ装置12に対して、シーク完了前に 書き込みデータの転送が開始される。シーク完了時点 で、バッファ32のユーザデータ領域には、ユーザデー タ及びプロックヘッタからなる書き込みデータが、ディー スク21に書き込まれる順に、複数プロック分配憶され ており、バッファ32のサブコード領域には、サブコー ドデータからなる書き込みデータが、ディスク21に書 き込まれる順に、複数プロック分配憶されている。

【0087】CPU33から書き込み開始の指令を受け たエンコーダ31は、バッファ32から、ディスク21 に書き込まれる順に書き込みデータを読み込む。

【0088】エンコーダ31により書き込みデータが読 み込まれた分、バッファ32のユーザデータ領域とサブ コード領域の夫々は、空き領域が増える。エンコーダ3 1は、このバッファ32から読み込んだ書き込みデータ を、同期信号に同期して変調して変調データを生成し、 フレーム同期信号を付加してピックアップ23に供給す る。これにより、データをディスク21のトラックに書 き込ませる。

【0089】書き込みコマンドで指定されたブロック数 に対応する書き込みデータを書き込み終わると、CPU 33は、エンコーダ31に書き込み停止指令を与えて、 データのディスク21への書き込みが停止される。

【0090】なお、ユーザデータのあるプロックが終了 した後に続いて、リードアウト部の書き込みデータがC D-Rドライブ装置12に転送されて、ディスク21に リードアウト部が書き込まれる。また、リードアウト部 の書き込みが終了した後、ディスク21のリードイン部 に、TOCの書き込みデータが書き込まれる。

【0091】また、ディスク21がCD-ROMの場合 には、データ領域の初めに、ファイルの配置等を示すた めのパステーブル等の情報が記録される。

【0092】また、ディスク21がCD-DAの場合に は、TOC領域の前に設けたプログラムエリアに、ディ スク21にデータが書き込まれた状態を示す情報を記録 しておき、このプログラムエリアの情報を参照して、複 数回に分けてデータをディスク21に書き込ませること 50 ができる。

【0093】なお、バッファ23は、ホストコンピュータ13におけるHDD42からのデータの読み出し時間等を考慮して、十分な容量を持たせておく。

【0094】また、ホストコンピュータ13が書き込みデータをCD-Rドライブ装置12に転送する平均の速度は、CD-Rドライブ装置12のエンコーダ31がバッファ32から書き込みデータを読み出す平均の速度より速くなるように設定してある。

【0095】前記のように、本実施例では、ホストコンピュータ13が、サブコードとプロックヘッダの生成を 10行い、ディスク21に書き込む順序で、CD-Rドライブ装置12に書き込みデータを転送する。このため、CD-Rドライブ装置12のCPU33は、正しいタイミングかつリアルタイムでサブコードとブロックヘッダを生成するための複雑な処理を行う必要がない。

【0096】従って、CPU33が必要とする、ROM, RAMの容量を、従来装置に比べて削減でき、CD-Rドライブ装置12のコストを低減することができる。

【0097】また、CD-Rドライブ装置12は、ディ 20 スク21のディスクフォーマットに沿ってホストコンピュータ13にて生成され、転送された書き込みデータを、エンコーダ31によりそのまま変調して書き込む。このため、データを書き込むディスク21のディスクフォーマットが変わっても、CD-Rドライブ装置12の仕様を変更する必要がなく、サブコードデータとブロックヘッダの生成と書き込みデータの転送を行うホストコンピュータ13の書き込みソフトを、ディスクフォーマットに沿ったものに変更するだけで、CD-DA、CD-ROMモード1、CD-ROMモード2、CD-G等 30 様々なディスクフォーマットに対応させることができる。

【0098】書き込みソフトの変更方法としては、例えば、予め、各ディスクフォーマットに沿った書き込みソフトを、複数種類HDD42に記憶しておき、ホストコンピュータ13の動作開始時に、ディスク21のディスクフォーマットに沿った書き込みソフトをHDD42から読み込ませるようにする。

【0099】なお、ホストコンピュータ13は、サブコードとブロックヘッダの生成、サブコードデータとブロ 40ックヘッダをユーザデータに付与するフレーム位置の管理等を行う分、負担が増加する。しかし、近年のパーソナルコンピュータは、性能が向上しており、一般的なパーソナルコンピュータをホストコンピュータ13に使用しても、処理速度やメモリ容量に十分余裕があり、問題は生じない。

[0100]

【発明の効果】上述の如く、請求項1の発明によれば、 光ディスク装置に接続されるホストコンピュータが、ユ* * ーザデータと生成した補助データとを含む書き込みデータを、書き込む順序で光ディスク装置に転送するため、 光ディスク装置は、正しいタイミングかつリアルタイム で補助データを生成するための複雑な処理を行う必要が なく、光ディスク装置内蔵の制御部の規模を縮小でき、 光ディスク装置のコストを低減することができる。

【0101】また、光ディスク装置は、ディスクフォーマットに沿ってホストコンピュータにて生成されて転送された書き込みデータを、そのまま変調して書き込むため、光ディスク装置の仕様を変更することなく、様々なディスクフォーマットに対応させることができる。

【0102】請求項2の発明によれば、光ディスク装置に内蔵された中央処理装置は、正しいタイミングかつリアルタイムで補助データを生成するための複雑な処理を行う必要がなく、中央処理装置が必要とするメモリの容量を削減することができ、光ディスク装置のコストを削減することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施例のCD-Rディスク書き込み 装置の構成図である。

【図2】書き込みデータの転送手順を示すフローチャートである。

【図3】従来の一例のCD-Rディスク書き込み装置の 構成図である。

【図4】フレームとサブコードの関係の説明図である。

【図5】ディスク上の記録位置とサブコードの値の関係 の説明図を示す。

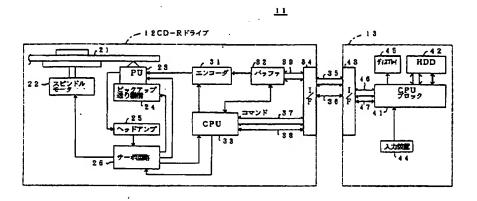
【図6】音楽用CD及びCD-ROMの信号フォーマットの説明図である。

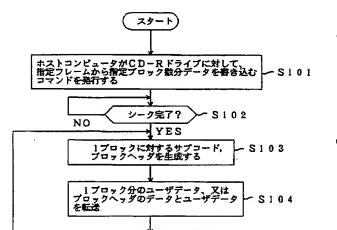
【図7】Qシートの一例の説明図である。

【符号の説明】

- 11 CD-Rディスク書き込み装置
- 12 CD-Rドライブ装置
- 13 ホストコンピュータ
- 21 CD-Rディスク
- 22 スピンドルモータ
- 23 ピックアップ
- 24 ピックアップ送り機構
- 25 ヘッドアンプ
- 26 サーボ回路
- 31 エンコーダ
- 32 バッファ
- 33 CPU
- 34 I/F
- 41 CPUブロック
- 42 ハードディスク装置
- 43 I/F
- 44 入力装置
- 45 ディスプレイ

【図1】





1プロック分のサブコードデータを転送

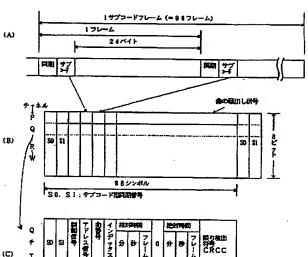
YES

指定プロック数転送完了?

ΝO

パッファがフル S106

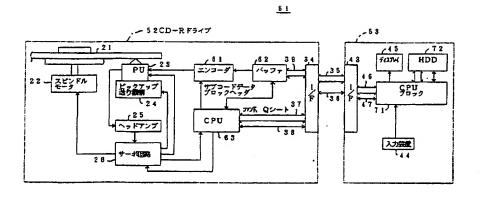
【図2】



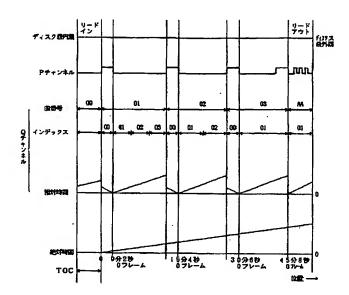
【図4】

【図3】

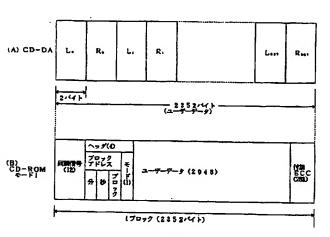
TS107







【図6】



【図7】

データの種類	データ
最初の曲番号	1
最後の曲番号	3
リードアウト開始時間 (分、 秒 、フレーム)	45.08,00
曲番号1の開始時間 (分、秒、フレーム)	00, 02, 00
インデックス (分. 秒. フレーム) 0 1 0 2 0 3	00, 02, 00 05, 00, 00 10, 00, 00
曲番号2の開始時間 (分,わ,フレーム)	15.04,00
インデックス (分、秒、フレーム) 01 02	15. 04. 00 22. 00. 00
曲番号 § の開始時間 (分.秒,フレーム)	30, 06, 00
インデックス (分、秒、フレーム) 0 1	30, 06, 00